(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-200963 (P2002-200963A)

(43)公開日 平成14年7月16日(2002.7.16)

(51) Int.CL'

識別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

B60R 21/32

21/01

B60R 21/32 21/01

3D054

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 4 頁)

(21)出願番号

特願2001-354835(P2001-354835)

(22)出顧日

平成13年11月20日(2001.11.20)

(31)優先権主張番号 10057915.9

(32)優先日

平成12年11月21日(2000.11.21)

(33) 優先権主張国

ドイツ (DE)

(71)出願人 390023711

ローベルト ポツシユ ゲゼルシャフト ミツト ペシユレンクテル ハフツング ROBERT BOSCH GMBH ドイツ連邦共和国 シユツツトガルト

(番地なし)

(72)発明者 イェンス オッターパッハ

ドイツ連邦共和国 ヴェンデン タールシ

ュトラーセ 32

(74)代理人 100061815

弁理士 矢野 敏雄 (外4名)

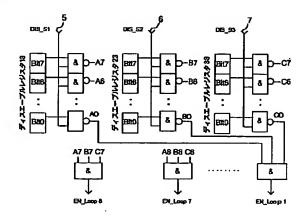
最終頁に続く

(54)【発明の名称】 自動車の拘束手段用着火回路の制御装置

(57)【要約】

【課題】 自動車の拘束手段用着火手段の制御装置にお いて付加的な外部のハードウェアを不要にし、着火回路 コントローラの内部のコンポーネントにより着火手段グ ループを自由にプログラミング可能に阻止できるように する。

【解決手段】 乗員拘束手段を制御するためプロセッサ とセーフティICが着火回路コントローラと接続可能で ある。着火回路コントローラは着火回路グループを阻止 するため阻止入力側と阻止レジスタを有している。スイ ッチオン後、プロセッサは阻止レジスタをセットし、着 火回路コントローラは着火回路の個々のグループを阻止 するため阻止入力側と阻止レジスタのデータを論理結合 する。これにより車両内の着座具合や乗員クラス分けに 依存してエアバッグ用の着火回路を個々に阻止すること ができる。



【特許請求の範囲】

>

【請求項1】 自動車の拘束手段用着火回路の制御装置 であって、

拘束手段を制御するためプロセッサ(14)が着火回路 コントローラ(2)と接続されており、

該着火回路コントローラ(2)は少なくとも1つの着火 手段(11)および対応する最終段(9,12)と接続 可能であり、

前記プロセッサ(14)は自動車衝突時に最終段(9. 12)をトリガする形式の、

自動車の拘束手段用着火回路の制御装置において、 衝突時に少なくとも1つの着火手段(11)をトリガす るためにセーフティIC(1)が着火回路コントローラ (2)と接続されており、

該セーフティIC(1)は衝突検出手段を有しており、 前記着火回路コントローラ(2)は接続可能な着火回路 のグループを阻止するために阻止入力側(5~7)と阻 止レジスタ(13,23,33)を有しており、前記着 火回路は最終段(9,12)と少なくとも1つの着火手 段(11)をもち、

装置のスイッチオン後、自動車シートの占有状態に依存 してプロセッサ(14)は阻止レジスタ(13,23, 33) をセットし、前記セーフティIC(1) は阻止入 力側(5~7)を接続し、

前記着火回路コントローラ(2)は阻止入力側(5~ 7) と阻止レジスタ (13, 23, 33) のデータを互 いに論理結合して、個々の着火回路グループを阻止する ことを特徴とする、

自動車の拘束手段用着火回路の制御装置。

【請求項2】 前記阻止入力側(5~7)および阻止レ 30 ジスタ (13, 23, 33) はプロセッサ (14) によ り読み出し可能である、請求項1記載の装置。

【請求項3】 前記プロセッサ(14)はセット後に阻 止レジスタ(13,23,33)を阻止する、請求項1 または2記載の装置。

【請求項4】 前記阻止レジスタ(13,23,33) はスイッチオン後、阻止入力側(5~7)およびプロセ ッサ(14)による論理結合をチェックする、請求項1 から3のいずれか1項記載の装置。

【請求項5】 前記着火回路コントローラ(2)はプラ ス最終段とマイナス最終段(9,12)のためにそれぞ れ1つの阻止入力側(3,8)を有する、請求項1から 4のいずれか1項記載の装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、自動車の拘束手段 用着火回路の制御装置に関する。この場合、拘束手段を 制御するためプロセッサが着火回路コントローラと接続 されており、該着火回路コントローラは少なくとも1つ の着火手段および対応する最終段と接続可能であり、前 50 トローラがプラス最終段およびマイナス最終段のために

記プロセッサは自動車衝突時に最終段をトリガする。 [0002]

【従来の技術】集積回路(IC)上に実現されている点 火制御装置は、たとえば同乗者に対応づけられた着火手 段における個々の着火手段グループの遮断のため付加的 な外部のハードウェアによって補われる。この種の付加 的なハードウェアはたとえばMOSFETスイッチであ り、その場合にはそれらは互いに論理的に結合される。 [0003]

10 【発明が解決しようとする課題】本発明の課題は、拘束 手段用着火手段の制御装置において付加的な外部のハー ドウェアを不要にし、着火回路コントローラの内部のコ ンポーネントにより着火手段グループを自由にプログラ ミング可能に阻止できるようにすることである。 [0004]

【課題を解決するための手段】本発明によればこの課題 は、衝突時に少なくとも1つの着火手段をトリガするた めにセーフティICが着火回路コントローラと接続され ており、該セーフティ I Cは衝突検出手段を有してお

20 り、前記着火回路コントローラは接続可能な着火回路の グループを阻止するために阻止入力側と阻止レジスタを 有しており、前記着火回路は最終段と少なくとも1つの 着火手段をもち、装置のスイッチオン後、自動車シート の占有状態に依存してプロセッサは阻止レジスタをセッ トし、前記セーフティICは阻止入力側を接続し、前記 着火回路コントローラは阻止入力側と阻止レジスタのデ ータを互いに論理結合して、個々の着火回路グループを 阻止することにより解決される。

[0005]

40

【発明の実施の形態】従属請求項に記載の構成により、 独立請求項に記載された拘束手段用着火回路の制御装置 に関する有利な実施形態が可能である。

【0006】プロセッサが阻止レジスタを読み出せるよ うにすると殊に有利であり、その目的は着火回路コント ローラにおけるそれのコンポーネントのエラー分析を実 行することである。

【0007】さらに有利であるのは、阻止レジスタのセ ット後、動作中のその他の変更について阻止レジスタを 阻止することであり、その結果、場合によってはプロセ ッサが故障して阻止レジスタが勝手にセットされてしま っても着火手段(これは着火回路である)の起動や阻止 に何ら影響を及ぼさないようになる。

【0008】また、本発明による装置がスイッチオンさ れたときにプロセッサが阻止入力側、阻止レジスタおよ び論理結合をチェックする構成が有利である。このよう にすることで、着火手段をグループごとに適正に実行で きるようになる。この場合、阻止入力側はセーフティ I Cを介してプロセッサによりチェックされる。

【0009】さらにまた有利であるのは、 着火回路コン

阻止入力関をもつことであり、その結果、すべての最終 段を阻止できるようになる。

【0010】次に、図面を参照しながら実施例に基づき 本発明について詳しく説明する。

[0011]

【実施例】自動車内のエアバッグの個数が増えるにつれ て、乗員クラス分けや車両シートの占有に従いそれらの エアバッグのいくつかをインテリジェントに阻止するこ とが必要となり、その目的はけがやエアバッグの不必要 なトリガを回避することにある。

【0012】本発明によれば、接続可能な着火回路のグ ループを阻止するために阻止入力側と阻止レジスタを有 する拘束手段用着火回路の制御装置が用いられる。阻止 レジスタと阻止入力側の論理結合により、個々にまとめ られた着火回路のグループを阻止することができる。着 火回路コントローラを制御しエアバッグ用の制御装置内 に収容されているプロセッサは、阻止入力側と阻止レジ スタを読み出して分析を実行するための手段を有してい る。これはたとえばエラーの原因を発見するために誤っ た処理にあたり有利である。セーフティICは阻止入力 20 **興をセットし、プロセッサは個々のICテストの開始お** よび実行直後に阻止レジスタを満たす。その後、プロセ ッサは阻止レジスタを阻止し、これによってたとえば誤 りのあるプロセッサによってあとから変えられてしまう のが防止される。集積回路上で実現されている着火回路 制御部は、個々にまとめられた着火回路のグループの阻 止のために設けられている阻止入力側のほかに、プラス 最終段とマイナス最終段用の阻止入力側も有しており、 この目的はそのようにして最終的に最終段全体を阻止で きるようにすることである。

【0013】図1には、拘束手段用着火回路を制御する ための本発明による装置がブロック回路図として描かれ ている。この場合、セーフティIC 1が第1のデータ 出力側を介して、着火回路コントローラ2におけるプラ ス最終段9用の阻止入力側と接続されている。その第 2、第3および第4のデータ出力側を介して、セーフテ ィIC1がそれぞれ阻止入力側5、6、7と接続されて おり、これらはそれぞれ異なる着火回路グループを個々 に阻止するために設けられている。第5のデータ出力側 力側と接続されている。 データ接続線 4 により、セーフ ティICはそのデータ入出力側を介してプロセッサ14 のデータ入出力側ならびに着火回路コントローラ2のデ ータ入出力側と接続されている。プラス最終段9は、電 圧給電のためエネルギー蓄積部10と接続されている。 エネルギー蓄積部10は、電気エネルギーを一時的に蓄 えるために実質的に1つのコンデンサを有してる。

【0014】第1のデータ出力側を介して、着火回路コ ントローラ2はプラス最終段9と接続されている。その はマイナス最終段12と接続されている。プラス最終段 9とマイナス最終段12は、着火手段11を介して互い に接続されている。ここでは実例として1つの着火手段 11だけしか描かれておらず、したがってただ1つのプ ラス最終段9とマイナス最終段12だけしか描かれてい ないが、着火回路コントローラ2により複数の着火回路 を制御することができる。そしてそのような事例では、 それ相応にいっそう多くのプラス最終段とマイナス最終 段が設けられる。

10 【0015】本発明による装置が設けられる車両の始動 後、プロセッサ14は接続されているICに対しICテ ストを実行する。そのようなICとして着火回路コント ローラ2も含まれる。この場合、着火回路コントローラ の機能を検証する目的で、データ接続線4を介してテス トが実行される。その後、セーフティ I Cはここには図 示されていない様々なセンサから、車両シートの占有に 関するデータを受け取る。これらのセンサデータはプロ セッサ14によっても捕捉される。その際、個々の車両 シート上に大人がいるのか子供がいるのかあるいは物体 があるのか、ということが区別される。殊にこの場合、 車両シート上にチャイルドシートがおかれているか否か も調べられる。子供であったりチャイルドシートまたは 物体があるとき、あるいは車両シートが占有されていな い場合、けがや抑止手段の不必要な起動を避けるため、 衝突発生時には拘束手段つまりエアバッグをトリガすべ きではない。このような場合、それらに対応する着火回 路を阻止しなければならない。そこでセーフティIC1 に対し、それらのデータに依存して着火回路コントロー ラ2により相応の阻止が指示される。このためセーフテ 30 ィIC1は阻止入力側5,6,7を阻止し、それによっ て対応する着火手段グループを阻止する。セーフティI Cにより保証されるのは、センサデータはプロセッサ1 4とは無関係に妥当性についてチェックされることであ り、その結果、抑止手段の誤ったトリガが高い確率で抑 えられるようになる。セーフティICはこの目的で固有 のハードウェアを有しており、これによってトリガが適 切であるまたはトリガは適切でないという判定基準につ いてセンサデータを検査することができる。

【0016】この場合、たとえば閾値の比較が実行さ を介してセーフティICは、マイナス最終段用の阻止入 40 れ、他方、プロセッサ14はセンサデータの評価のため 完全なトリガアルゴリズムをすべて計算する。

【0017】図2には、対応する着火回路グループを阻 止する目的で、阻止入力側5,6,7がここではディス エーブルレジスタと称する阻止レジスタ13,23,3 3とどのように論理的に結合されているかが描かれてい る。阻止レジスタ13, 23, 33は8bit幅を有し ており、各ピットはNANDゲートの入力側と接続され ている。NANDゲートの第2の入力側には個々の阻止 入力側が割り当てられている。そしてNANDゲートの 第2のデータ出力側を介して、着火回路コントローラ2 50 出力側には結合結果が生じることになる。この場合、こ

;

の結合結果は、ディスエーブルレジスタ13については A7~A0と呼び、第2のディスエーブルレジスタ23 についてはB7~B0と呼び、第3のディスエーブルレ ジスタ33についてはC7~C0と呼ぶ。次に、対応す るビットにおけるNANDゲートの出力信号はANDゲ ートと互いに結合される。つまりAO、BO、COはい っしょになってANDゲートと結合され、プラス段につ いて阻止を行うべきか否かの結果が得られる。同様に、 出力信号A6、B6、C6によってANDゲートの入力 側が形成され、さらに出力側A7、B7、C7はAND 10 ゲートの入力側と接続されている。ディスエーブルレジ スタビットにおける論理値1によって、接続されている NANDゲートの出力側が阻止入力側5,6または7の 反転された論理状態であることを表すようになる。した がってNANDゲートは個々の阻止入力側に対しトラン スペアレントである。NANDゲートの出力側は上述の ように8つのANDゲートへ導かれる。それらの出力側 はEN_loop1~EN_loop8はプラス最終段 の対応する制御回路へ導かれ、対応する阻止が行われる ようになる。

【0018】 着火回路はそれぞれプラス最終段を介して 給電され、その結果、プラス最終段を介して阻止を簡単 なやり方で行うことができるようになる。このことから 明らかなように、各阻止入力関5,6,7の各々は8つ の着火回路までの個々にコンフィグレーション可能なグ ループを阻止することができる。ディスエーブルレジス タビットにおける論理値Oによって、接続されているN ANDゲートの出力側が阻止入力側の状態とは無関係に 常に論理値1となる。

【図面の簡単な説明】

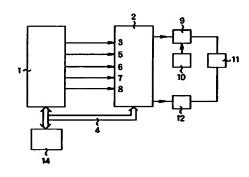
【図1】本発明による装置のブロック回路図である。

【図2】阻止レジスタおよび阻止入力側の回路を示す図 である。

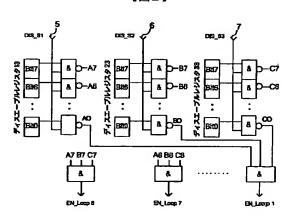
【符号の説明】

- 1 セーフティIC
- 2 着火回路コントローラ
- 4 データ接続線
- 5, 6, 7 阻止入力侧
- 9 プラス最終段
- 10 エネルギー蓄積部
- 11 着火手段
- 20 12 マイナス最終段
 - 13, 23, 33 阻止レジスタ
 - 14 プロセッサ

【図1】



【図2】



フロントページの続き

(72)発明者 ハルトムート シューマッハー ドイツ連邦共和国 フライベルク プファ

ーラー アルディンガーシュトラーセ 4

(72)発明者 ペーター タウファー

ドイツ連邦共和国 レニンゲン タールシ ュトラーセ 45

(72)発明者 アーヒム ヘンネ

ドイツ連邦共和国 ザクセンハイム グー テンベルクシュトラーセ 67

(72)発明者 ハラルト チェンチャー

ドイツ連邦共和国 グロスボットヴァー

リンデンシュトラーセ 17

(72)発明者 ミヒャエル ウルマー

ドイツ連邦共和国 メッシンゲン ロベル トーコッホーシュトラーセ 60/1

(72)発明者 アンドレアス ルップ

ドイツ連邦共和国 ロイトリンゲン ヴェ

ルフェンヴェーク 14

Fターム(参考) 3D054 EE10 EE25

PAT-NO: JP02002200963A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 2002200963 A

TITLE: IGNITION CIRCUIT CONTROL DEVICE FOR

CONSTRAINING MEANS

1 . .

OF AUTOMOBILE

PUBN-DATE: July 16, 2002

INVENTOR-INFORMATION:

NAME COUNTRY OTTERBACH, JENS N/A SCHUMACHER, HARTMUT N/A TAUFER, PETER N/A HENNE, ACHIM N/A N/A TSCHENTSCHER, HARALD ULMER, MICHAEL N/A RUPP, ANDREAS N/A

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME COUNTRY

ROBERT BOSCH GMBH N/A

APPL-NO: JP2001354835

APPL-DATE: November 20, 2001

PRIORITY-DATA: 200010057915 (November 21, 2000)

INT-CL (IPC): B60R021/32, B60R021/01

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To eliminate additional external hard wares in an ignition circuit control device for a constraining means of

• .: :

an automobile, and to hinder an ignition means group freely to be programed with an internal component of the ignition circuit control device.

SOLUTION: A processor and a safety IC for controlling an occupant

constraining means can be connected to the ignition circuit control device.

The ignition circuit control device has a hindrance input side and a hindrance

resister in order to hinder the ignition circuit group. After turning a switch

on, the processor sets a hindrance resister, and the ignition circuit control

device theoretically connects data of the hindrance input side and data of the

hindrance resister to hinder each group of the ignition circuit. With this

structure, the ignition circuits for air bags can be separately hindered on the

basis of the seating condition and the division of occupants inside of the vehicle.

COPYRIGHT: (C) 2002, JPO